(12) NACH DEM VERTRAG ÜBER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS (PCT) VERÖFFENTLICHTE INTERNATIONALE ANMELDUNG

(19) Weltorganisation für geistiges Eigentum Internationales Büro



Rec'd PCT/PTO 20 DEC 2004

(43) Internationales Veröffentlichungsdatum 31. Dezember 2003 (31.12.2003)

PCT

(10) Internationale Veröffentlichungsnummer WO 2004/001579 A1

- (51) Internationale Patentklassifikation7: G06F 3/06, 12/02
- (21) Internationales Aktenzeichen: PCT/EP2003/006355
- (22) Internationales Anmeldedatum:

17. Juni 2003 (17.06.2003)

(25) Einreichungssprache:

Deutsch

(26) Veröffentlichungssprache:

Deutsch

(30) Angaben zur Priorität:

102 27 255.7

19. Juni 2002 (19.06.2002) DE

- (71) Anmelder (für alle Bestimmungsstaaten mit Ausnahme von US): HYPERSTONE AG [DE/DE]; Line-Eid-Strasse 3, 78467 Konstanz (DE).
- (72) Erfinder; und
- (75) Erfinder/Anmelder (nur für US): BAUMHÖF, Christoph [DE/DE]; Badener Strasse 5/5, 78315 Radolfzell-Güttingen (DE). KÜHNE, Reinhard [DE/DE]; Illenauweg 2, 78479 Reichenau (DE).

- (74) Anwalt: HANEWINKEL, Lorenz; Boehmert & Boehmert, Ferrariweg 17 a, 33102 Paderborn (DE).
- (81) Bestimmungsstaaten (national): AE, AG, AL, AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BR, BY, BZ, CA, CH, CN, CO, CR, CU, CZ, DE, DK, DM, DZ, EC, EE, ES, FI, GB, GD, GE, GH, GM, HR, HU, ID, IL, IN, IS, JP, KE, KG, KP, KR, KZ, LC, LK, LR, LS, LT, LU, LV, MA, MD, MG, MK, MN, MW, MX, MZ, NI, NO, NZ, OM, PH, PL, PT, RO, RU, SD, SE, SG, SK, SL, TJ, TM, TN, TR, TT, TZ, UA, UG, US, UZ, VN, YU, ZA, ZM, ZW.
- (84) Bestimmungsstaaten (regional): ARIPO-Patent (GH, GM, KE, LS, MW, MZ, SD, SL, SZ, TZ, UG, ZM, ZW), eurasisches Patent (AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), europäisches Patent (AT, BE, BG, CH, CY, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, FR, GB, GR, HU, IE, IT, LU, MC, NL, PT, RO, SE, SI, SK, TR), OAPI-Patent (BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GQ, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG).

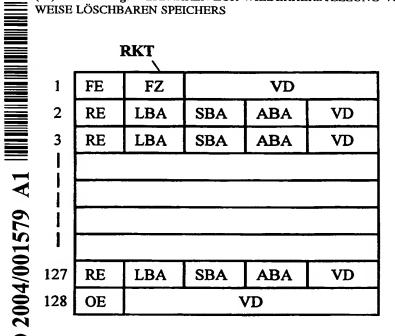
Veröffentlicht:

mit internationalem Recherchenbericht

[Fortsetzung auf der nächsten Seite]

(54) Title: METHOD FOR RESTORING ADMINISTRATIVE DATA RECORDS OF A MEMORY THAT CAN BE ERASED IN BLOCKS

(54) Bezeichnung: VERFAHREN ZUR WIEDERHERSTELLUNG VON VERWALTUNGSDATENSÄTZEN EINES BLOCK-WEISE LÖSCHBAREN SPEICHERS



- (57) Abstract: The invention relates to a method for restoring administrative data records of a non-volatile memory that can be written in segments and erased in blocks, said records being stored in a more rapidly accessible internal volatile flag memory of an assigned memory controller. According to the invention, a reconstruction table (RKT), in which the extent of all write and erase operations is recorded as an entry, is continuously updated. This permits each administrative data record of the internal flag memory of the memory controller to be completely reconstructed during a restart after a power failure.
- (57) Zusammenfassung: Die Erfindung beschreibt ein Verfahren zur Wiederherstellung von Verwaltungsdatensätzen eines sektorweise beschreibbaren und blockweise löschbaren nichtflüchtigen Speichers, die in einem schneller zugreifbaren internen flüchtigen Merkspeicher eines zugehörigen Speichercontrollers gehalten werden, wobei in einem oder mehreren Speicherblöcken des nichtflüchtigen Speichers eine Rekonstruktionstabelle (RKT) fortlaufend aktualisiert

wird, in der alle Schreib- und Löschoperationen im nichtflüchtigen Speicher in dem Umfang als Eintrag verzeichnet sind, dass sich die Verwaltungsdatensätze des internen Merkspeichers des Speichercontrollers jeweils bei einem Wiederanlauf nach einem Stromausfall vollständig rekonstruieren lassen.

WO 2004/001579 A1



vor Ablauf der f\u00fcr \u00e4nderungen der Anspr\u00fcche geltenden
Frist; Ver\u00f6ffentlichung wird wiederholt, falls \u00e4nderungen
eintreffen

Zur Erklärung der Zweibuchstaben-Codes und der anderen Abkürzungen wird auf die Erklärungen ("Guidance Notes on Codes and Abbreviations") am Anfang jeder regulären Ausgabe der PCT-Gazette verwiesen. WO 2004/001579 PCT/EP2003/006355

Verfahren zur Wiederherstellung von Verwaltungsdatensätzen eines blockweise löschbaren Speichers

5

Die Erfindung beschreibt ein Verfahren zur Wiederherstellung der Verwaltungsdatensätze eines sektorweise beschreibbaren und blockweise löschbaren nichtflüchtigen Speichers, die in einem flüchtigen Merkspeicher eines zugehörigen Speichercontrollers

10 geführt werden.

Die weit verbreiteten nichtflüchtigen Halbleiterspeicher (Flashspeicher) sind in Blöcken und in Sektoren organisiert, wobei ein Block z.B. aus 32 Sektoren mit je 512 Bytes besteht. Die Speicher 15 besitzen die Eigenschaft, dass neue Informationen sektorweise geschrieben werden und nur vorher gelöschte Sektoren geschrieben werden können. Das Löschen erfolgt jeweils für einen Block für alle Sektoren gemeinsam. Das Schreiben eines Sektors in den Speicher dauert länger als das Lesen und eine Löschoperation eines Blockes 20 erfordert eine lange Zeit, z.B. mehrere Millisekunden. Nach einem gleichzeitig hiermit angemeldeten Verfahren werden von einem Programm im zugehörigen Speichercontroller Tabellen in einem schnell zugreifbaren flüchtigen Merkspeicher geführt, in denen jeweils Verwaltungsdatensätze zu den Blöcken und Sektoren 25 verzeichnet sind. Diese Tabellen bestehen im wesentlichen aus Zuordnungen von logischen Blockadressen zu physikalischen Blockadressen und den Adressen von Ausweichblöcken beim Schreiben von Sektoren in den nichtflüchtigen Speicher. Wenn nun der Strom ausfällt, verschwinden die Daten aus dem flüchtigen Merkspeicher. Sie müssten also zu diesem Zeitpunkt in einem Teil des 30 nichtflüchtigen Speichers gesichert enthalten sein, um mit korrekten Daten nach einem Wiederanlauf weiter arbeiten zu können. Dazu ist aber wegen der Dauer der Schreiboperationen beim Stromausfall keine Zeit mehr. Ein ständiges Sichern aller Verwaltungsdatensätze

durch Kopien würde jedoch alle Schreiboperationen verlangsamen und zu einer erhöhten Abnutzung des nichtflüchtigen Speichers führen.

Auch in der Patentschrift US 5 930 193 A ist ein Verfahren

5 beschrieben, die Verwaltungstabellen in einem gesonderten
Speicherbereich des nichtflüchtigen Speichers beim Abschalten des
Systems abzuspeichern. Dies ist aber nur bei einem geordneten
Abschalten möglich, bei einem unerwarteten Stromausfall gehen die
Verwaltungsdatensätze verloren.

10

Es ist Aufgabe der Erfindung, ein Verfahren zu offenbaren, das es erlaubt, die Verwaltungsdatensätze für einen sektorweise schreibbaren und blockweise löschbaren Speicher in einem schnellen flüchtigen

Merkspeicher des zugehörigen Speichercontrollers zu führen und diese Verwaltungsdatensätze bei einem Wiederanlauf nach einem Stromausfall vollständig wiederherzustellen.

Gelöst wird diese Aufgabe dadurch, dass in dem nichtflüchtigen

Speicher eine Rekonstruktionstabelle fortlaufend aktualisiert wird, in die Schreib- und Löschoperationen in dem Umfang als Eintrag verzeichnet sind, dass sich die Verwaltungsdatensätze des internen Merkspeichers jeweils bei einem Wiederanlauf nach einem Stromausfall vollständig rekonstruieren lassen.

25

Vorteilhafte Ausführungsformen sind in den Unteransprüchen angegeben.

Im nichtflüchtigen Speicher werden ein oder mehrere Datenblöcke
reserviert, in die eine Rekonstruktionstabelle geschrieben wird. Diese
Rekonstruktionstabelle besitzt eine definierte Länge von z.B. 128
Sektoren. Im flüchtigen Merkspeicher werden für die Speicherblöcke,
die beschrieben werden, Verwaltungsdatensätze erstellt, in denen
unter anderem die logischen und physikalischen Blockadressen

- vermerkt sind, sowie die Adressen der Ausweichblöcke, in die aktuell geschrieben wird. Werden nun neue Speicherblöcke beschrieben oder neue Ausweichblöcke bereitgestellt und veraltete Zuordnungen von logischen zu physikalischen Blockadressen aufgelöst, wird
- fortlaufend je ein Eintrag in die Rekonstruktionstabelle geschrieben.

 Der jeweilige Eintrag in der Rekonstruktionstabelle enthält

 mindestens die logische Blockadresse, die physikalische Blockadresse
 des originären Speicherblocks sowie die Adresse des eventuell
 benutzten Ausweichblocks.
- Wenn nun nach einem Stromausfall ein Wiederanlauf des Speichersystems stattfindet, werden vom Programm des Speichercontrollers die Verwaltungsdatensätze im flüchtigen Merkspeicher leer initialisiert und dann die Rekonstruktionstabelle vom Anfang an durchgegangen und die Zuordnungen entsprechend
- jedes Eintrags in der Rekonstruktionstabelle in die Verwaltungsdatensätze eingetragen. Dies wird für jeden Eintrag in der Rekonstruktionstabelle wiederholt, bis, das Ende dieser Tabelle erreicht ist. Dabei ist es durchaus möglich, dass einige Zuordnungen mehrfach überschrieben werden, da sie auch im Laufe der
- ursprünglichen Speicherungen aktualisiert wurden. Es wird aber am Ende des Wiederanlaufs der aktuelle Stand der Adresszuordnungen in den Verwaltungsdatensätzen wieder hergestellt, wie er vor dem Stromausfall bestanden hat.
- In einer vorteilhaften Ausführung der Rekonstruktionstabelle ist diese so aufgebaut, dass jeder Eintrag in der Tabelle genau einen Sektor lang ist, auch wenn nicht alle Bytes des Sektors gefüllt sind. Da der Speicher immer sektorweise geschrieben wird, ist kein Zusatzaufwand für eine Datenaufbereitung erforderlich. Auch wenn einiger
- Speicherplatz auf diese Weise nicht genutzt wird, fällt dies bei der Größe des gesamten Speichers nicht ins Gewicht. Da auch alle Sektoren ab dem aktuellen Eintrag in der Tabelle gelöscht sind, wird ohne weiteren Aufwand der nächste Eintrag direkt in die Tabelle geschrieben.

WO 2004/001579

C

Bei einigen Typen von nichtflüchtigen Speichern ist es auch möglich, nur einen Abschnitt eines Sektors, z.B. von 128 Bytes, unabhängig von den anderen Abschnitten des Sektors zu beschreiben. Bei diesen Typen wird nur ein solcher Abschnitt eines Sektors beschrieben und damit wird beispielsweise nur ein Speicherblock für die Rekonstruktionstabelle benötigt.

Durch den besonderen Aufbau der Rekonstruktionstabelle und die Speicherung dieser Tabelle im nichtflüchtigen Speicher wird erreicht, dass auch während einer Rekonstruktion der Verwaltungsdatensätze der Strom ohne Fehler zu verursachen abermals ausfallen kann. Bei dem erneuten Wiederanlauf des Systems wird nämlich die Rekonstruktionstabelle noch einmal vollständig ausgewertet und damit dann der aktuelle Zustand der Verwaltungsdatensätze erreicht.

15

20

25

30

Da die Rekonstruktionstabelle eine definierte Länge besitzt, z.B. 128 Einträge, wird sie im normalen Speicherbetrieb bis fast an das Ende gefüllt. Vorteilhafterweise wird, wenn der vorletzte Eintrag geschrieben wurde, wird eine Reorganisation gestartet. Dazu wird ein Vermerk über die Reorganisation als letzter Eintrag in die Rekonstruktionstabelle geschrieben. Dann werden alle Adresszuordnungen, wie sie in den Verwaltungsdatensätzen aktuell aufgeführt sind, aufgelöst und damit ein definierter Grundzustand in den Verwaltungsdatensätzen hergestellt, wie er auch bei einem Wiederanlauf des Systems als erstes initialisiert würde.

Das Verfahren wird weiter verbessert, wenn nach einer erfolgreichen Reorganisation ein Fertig-Eintrag in die Rekonstruktionstabelle geschrieben wird. Dieser Fertig-Eintrag wird vorteilhafterweise mit einem Zählwert versehen, der bei jeder Reorganisation hochgezählt wird.

Weiterhin ist es günstig, bei jeder Reorganisation eine neue Rekonstruktionstabelle in anderen Speicherblöcken anzulegen. Diese werden aus dem Vorrat an gelöschten Speicherblöcken genommen, die entweder noch ursprünglich gelöscht sind oder von einem Hintergrundprogramm gelöscht wurden. Der Fertig-Eintrag wird als erster Eintrag in die neue Rekonstruktionstabelle geschrieben. Die bisherigen Blöcke für die Rekonstruktionstabelle werden dann

- 5 freigegeben und damit so gekennzeichnet, dass sie von dem Hintergrundprogramm für das Löschen bearbeitet werden. Falls bei dem Vorgang der Reorganisation der Strom ausfällt und noch kein neuer Fertig-Eintrag geschrieben wurde, wird beim Wiederanlauf des Systems die Reorganisation neu gestartet. Die Reorganisation ist 10 beliebig oft wiederholbar.
 - Falls der Fertig-Eintrag schon geschrieben wurde, aber die bisherige Rekonstruktionstabelle noch nicht freigegeben wurde, kann es vorkommen, dass bei dem Wiederanlauf des Systems zwei Reorganisationstabellen, die bisherige und die neue, gefunden werden.
- Dann wird anhand des Zählwertes im Fertig-Eintrag der Rekonstruktionstabelle festgestellt, welches die neuere Tabelle ist, und der Reorganisationsvorgang wird entsprechend fortgesetzt. Somit wird auch in solchen Fällen das korrekte Weiterarbeiten des Speichersystems sichergestellt.

20

- Bei jeder neuen Adresszuordnung von physikalischen Blockadressen zu logischen Blockadressen müssen die Blockzeiger in der Blockzeigertrabelle entsprechend geändert werden. Diese Blockzeigertabelle steht im nichtflüchtigen Speicher und das
- 25 Schreiben der Änderungen müsste jedes Mal über den Ausweichblockmechanismus laufen. Um die Schreiboperationen zu optimieren, wird im flüchtigen Merkspeicher eine Zeigerzwischentabelle gehalten, in der die geänderten Adresszuordnungen mit der logischen Blockadresse und der geänderten physikalischen
- Blockadresse festgehalten werden. Diese Tabelle ist nach logischen Blockadressen geordnet. Falls nun eine Adresszuordnung durchgeführt wird, wird zunächst in dieser Zeigerzwischentabelle nachgesehen, ob die logische Blockadresse dort verzeichnet ist. Wenn dies der Fall ist, wird die dort angegebene physikalische Speicher-

blockadresse benutzt, ansonsten wird die physikalische Speicherblockadresse aus der Blockzeigertabelle benutzt. Die Zeigerzwischentabelle gibt somit an, welche Einträge in der Blockzeigertabelle nicht mehr gültig sind. Bei der vorstehend

- beschriebenen Reorganisation werden auch die Blockzeigertabellen im nichtflüchtigen Speicher neu geschrieben und mit den Werten aus der Zeigerzwischentabelle aktualisiert. Somit werden die Änderungen der Blockzeiger nur bei der Reorganisation neu in den nichtflüchtigen Speicher geschrieben und damit eine große Anzahl von
- Schreiboperationen eingespart.
 Bei einem Stromausfall geht die Zeigerzwischentabelle verloren. Da jede neue Adresszuordnung mit ihren logischen und physikalischen Blockadressen seit der letzten Reorganisation in der Rekonstruktionstabelle als Eintrag gespeichert ist, wird auch die
 Zeigerzwischentabelle bei einem Wiederanlauf des Systems mit

Die Ausgestaltung der Erfindung ist in den Figuren beispielhaft beschrieben.

rekonstruiert.

20

Fig. 1 zeigt den Aufbau einer Rekonstruktionstabelle Fig. 2 zeigt den Zusammenhang der Zwischenzeigertabelle mit der Blockzeigertabelle

In der Fig. 1 ist der Aufbau der Rekonstruktionstabelle RKT dargestellt. Sie besteht hier aus 128 Einträgen, die jeweils einen Sektor lang sind. Der erste Eintrag ist als Fertig-Eintrag FE gekennzeichnet und enthält außerdem auch den Fertigzähler FZ. Es ist Platz für weitere Verwaltungsdaten VD. Ab dem zweiten Eintrag sind Rekonstruktionseinträge RE verzeichnet, die aus den gemerkten Schreiboperationen die Einträge für die logischen Blockadressen LBA. die physikalischen Speicherblockadressen SBA, die benutzten Ausweichblockadressen ABA sowie weitere Verwaltungsdaten VD enthalten. Der letzte Eintrag in der Rekonstruktionstabelle RKT wird

WO 2004/001579 PCT/EP2003/006355

als Reorganisationseintrag OE gekennzeichnet. Auch er hat Platz für weitere Verwaltungsdaten VD.

In der Fig. 2 ist die Blockzeigertabelle BZT dargestellt, die mit der logischen Blockadresse LBA indiziert ist und jeweils die zugehörige physikalische Speicherblockadresse SBA enthält. Diese Tabelle BZT steht im nichtflüchtigen Speicher. Im flüchtigen Merkspeicher ist die Zeigerzwischentabelle ZZT aufgebaut, die in jeder Tabellenzeile eine Zuordnung von logischen Blockadressen LBA zu physikalischen

- Speicherblockadressen SBA enthält. Dies sind die logischen Blockadressen LBA, deren Zuordnung zu physikalischen Speicherblockadressen SBA sich seit der letzten Reorganisation geändert haben. Die Tabellenzeilen sind nach aufsteigenden logischen Blockadressen LBAn sortiert und geben die Einträge in der
- 15 Blockzeigertabelle BZT an, die nicht mehr gültig sind und bei der nächsten Reorganisation aktualisiert werden.

WO 2004/001579 PCT/EP2003/006355

szeichen

ABA Ausweichblockadresse

BZT Blockzeigertabelle

FE Fertig-Eintrag

FZ Fertig-Zähler

LBA Logische Blockadresse

LBAn Logische Blockadresse n in der ZZT

OE Reorganisationseintrag

RE Rekonstruktionseintrag

RKT Rekonstruktionstabelle

SBA Speicherblockadresse

VD Verwaltungsdaten

ZZT Zeigerzwischentabelle

Patentansprüche:

Verfahren zur Wiederherstellung von Verwaltungsdatensätzen eines sektorweise beschreibbaren und blockweise löschbaren nichtflüchtigen Speichers, die in einem schneller zugreifbaren internen flüchtigen Merkspeicher eines zugehörigen Speichercontrollers gehalten werden, dadurch gekennzeichnet, dass in einem oder mehreren Speicherblöcken des nichtflüchtigen Speichers eine Rekonstruktionstabelle (RKT) fortlaufend
 aktualisiert wird, in der alle Schreib- und Löschoperationen im nichtflüchtigen Speicher in dem Umfang als Eintrag verzeichnet sind, dass sich die Verwaltungsdatensätze des internen Merkspeichers des Speichercontrollers jeweils bei einem Wiederanlauf nach einem Stromausfall vollständig rekonstruieren lassen.

15

- Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, dass jeder Eintrag in die Rekonstruktionstabelle (RKT) einen Sektor oder einen Sektorabschnitt lang ist.
- 3. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, dass die Rekonstruktion der Verwaltungsdatensätze des Merkspeichers wiederholt wird, wenn bei der Rekonstruktion der Datensätze der Strom abermals ausgefallen war.
- Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, dass jeweils bei Erreichen eines vordefinierten Füllstandes der Rekonstruktionstabelle (RKT) eine Reorganisation zur Herstellung eines definierten Grundzustands der Verwaltungsdatensätze im Merkspeicher und in der Rekonstruktionstabelle (RKT) gestartet wird und dass dieser Start der Reorganisation als letzter Eintrag (OE) in der Rekonstruktionstabelle (RKT) vermerkt wird.
 - Verfahren nach Anspruch 4, dadurch gekennzeichnet, dass jedes
 Mal wenn die Reorganisation erfolgreich war ein Fertig-Eintrag

5

(FE) in der Rekonstruktionstabelle erfolgt, der einen Zähler (FZ) enthält, der bei jedem Fertig-Eintrag hochgezählt wird.

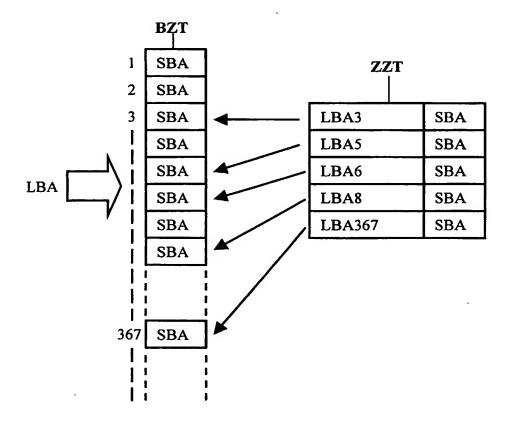
Ġ.

- 6. Verfahren nach Anspruch 5, dadurch gekennzeichnet, dass zum erneuten Einrichten der Rekonstruktionstabelle (RKT) nach einer erfolgreichen Reorganisation die bisher genutzten Speicherblöcke zum Löschen in einem Hintergrundprogramm freigegeben und ein noch gelöschte Blöcke entsprechend initialisiert werden.
- Verfahren nach Anspruch 5, dadurch gekennzeichnet, dass der erste Eintrag in einer Rekonstruktionstabelle (RKT) ein Fertig-Eintrag (FE) ist.
- 8. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, dass als Teil der Verwaltungsdatensätze im Merkspeicher eine Tabelle (ZZT) für jeweils ungültige Blockzeiger geführt wird, die in einer Blockzeigertabelle (BZT) im nichtflüchtigen Speicher enthalten sind.
- Verfahren nach Anspruch 3, dadurch gekennzeichnet, dass jeweils
 bei der Reorganisation die Blockzeigertabelle (BZT) anhand der
 Tabelle (ZZT) für ungültige Blockzeiger aktualisiert wird.

Fig. 1

]	RKT\			
1	FE	FZ		VD	
2	RE	LBA	SBA	ABA	VD
3	RE	LBA	SBA	ABA	VD
		•			
İ					
1					
127	RE	LBA	SBA	ABA	VD
128	OE	· VD			

Fig. 2



 $\theta = \mu$

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER IPC 7 G06F3/06 G06F12/02

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols) IPC 7 G06F G11C

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practical, search terms used)

EPO-Internal

Category °	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.	
X .	WO 00 49488 A (MEMORY CORP PLC ;GOROBETS SERGEY ANATOLIEVICH (GB); TAYLOR RICHARD) 24 August 2000 (2000-08-24) page 2 -page 11; claims 1,7-9,21 page 55 -page 56	1-3,8,9	
A	page 3-11	4	
X	EP 1 031 929 A (HEWLETT PACKARD CO) 30 August 2000 (2000-08-30) abstract; figure 1 page 3 -page 17	1,4-7	
Α	the whole document	2,3,8,9	
X	US 5 598 370 A (ASANO HIDEO ET AL) 28 January 1997 (1997-01-28) abstract; figures 1,5 column 1-3	1,2	
A	column 1-3	3,8,9	

Further documents are listed in the continuation of box C.	Patent family members are listed in annex.
Special categories of cited documents: 'A' document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance 'E' earlier document but published on or after the international filling date 'L' document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified) 'O' document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means 'P' document published prior to the international filling date but later than the priority date claimed	 'T' later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention 'X' document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone 'Y' document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art. '8' document member of the same patent family
Date of the actual completion of the International search 23 October 2003	Date of mailing of the international search report 06/11/2003
Name and mailing address of the ISA European Patent Office, P.B. 5818 Patentiaan 2 NL - 2280 HV Rijswijk Tet. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl, Fax: (+31-70) 340-3016	Authorized officer Trifonov, A



Internation pplication No
PCT/EP 03/06355

C.(Continuation) DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT	FC1/EF 03/00355	
Category • Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.	
US 6 377 500 B1 (FUJIMOTO AKIHISA ET AL) 23 April 2002 (2002-04-23) the whole document	1,8	
·		
	*	

Patent document cited in search report		Publication date		Patent family member(s)		Publication date
WO 0049488	Α	24-08-2000	EP WO JP	1157328 0049488 2002537596	A1	28-11-2001 24-08-2000 05-11-2002
EP 1031929	A	30-08-2000	US EP JP TW	6104638 1031929 2000250820 446950	A2 A	15-08-2000 30-08-2000 14-09-2000 21-07-2001
US 5598370	Α	28-01-1997	JP JP US	2856621 6250798 5457658	A	10-02-1999 09-09-1994 10-10-1995
US 6377500	B1	23-04-2002	JP JP	2001142774 2002073409		25-05-2001 12-03-2002



A. KLASSIFIZIERUNG DES ANMELDUNGSGEGENSTANDES IPK 7 G06F3/06 G06F12/02

Nach der Internationalen Patentklassifikation (IPK) oder nach der nationalen Klassifikation und der IPK

B. RECHERCHIERTE GEBIETE

Recherchierter Mindestprüfstoff (Klassifikationssystem und Klassifikationssymbole) $IPK\ 7\ G06F\ G11C$

Recherchlerte aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, soweit diese unter die recherchlerten Gebiete fallen

Während der Internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank (Name der Datenbank und evtl. verwendete Suchbegriffe)

EPO-Internal

Kategorie°	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.
X	WO 00 49488 A (MEMORY CORP PLC ;GOROBETS SERGEY ANATOLIEVICH (GB); TAYLOR RICHARD) 24. August 2000 (2000-08-24) Seite 2 -Seite 11; Ansprüche 1,7-9,21 Seite 55 -Seite 56	1-3,8,9
A	Seite 3-11	4
X	EP 1 031 929 A (HEWLETT PACKARD CO) 30. August 2000 (2000-08-30) Zusammenfassung; Abbildung 1 Seite 3 -Seite 17	1,4-7
A	das ganze Dokument	2,3,8,9
X	US 5 598 370 A (ASANO HIDEO ET AL) 28. Januar 1997 (1997-01-28) Zusammenfassung; Abbildungen 1,5 Spalte 1-3	1,2
A	Spalte 1-3	3,8,9

T Spätere Veröffentlichung, die nach dem internationalen Anmeldedatum oder dem Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist und mit der
Anmeldung nicht kollidiert, sondern nur zum Verständnis des der Erfindung zugrundellegenden Prinzips oder der ihr zugrundellegenden Theorie angegeben ist "X" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann allein aufgrund dieser Veröffentlichung nicht als neu oder auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet werden "Y" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann nicht als auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet werden, wenn die Veröffentlichung mit einer oder mehreren anderen Veröffentlichung ent leser Kategorie in Verbindung gebracht wird und diese Verbindung für einen Fachmann naheilegend ist "&" Veröffentlichung, die Mitglied derselben Patentfamilie Ist
Absendedatum des internationalen Recherchenberichts 06/11/2003
Bevollmächtigter Bedlensteter Trifonov, A .
•



Internation Aktenzeichen
PCT/EP 03/06355

		PCI/EP O	
C.(Fortsetz Kategorie*	ung) ALS WESENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Bet	racht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.
A			1,8
	US 6 377 500 B1 (FUJIMOTO AKIHISA ET A 23. April 2002 (2002-04-23) das ganze Dokument		1,0

International Menzeichen
PCT/EP 03/06355

Im Recherchenbericht angeführtes Patentdokumer	nt	Datum der Veröffentlichung		Mitglied(er) der Patentfamilie	Datum der Veröffentlichung
WO 0049488	A	24-08-2000	EP WO JP	1157328 A1 0049488 A1 2002537596 A	28-11-2001 24-08-2000 05-11-2002
EP 1031929	A	30-08-2000	US EP JP TW	6104638 A 1031929 A2 2000250820 A 446950 B	15-08-2000 30-08-2000 14-09-2000 21-07-2001
US 5598370	Α	28-01-1997	JP JP US	2856621 B2 6250798 A 5457658 A	10-02-1999 09-09-1994 10-10-1995
US 6377500	B1	23-04-2002	JP JP	2001142774 A 2002073409 A	25-05-2001 12-03-2002